		ed from a control of the control of
		and the state of t
		Andrew to the second part of the first part of t
		A A A A A A A A A A A A A A A A A A A
,		
		and the second s
		reference of the section of the sect

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

63-085960

(43) Date of publication of application: 16.04.1988

(51)Int.CI.

G06F 15/20 G06F 15/22

(21)Application number: 61-230148

(71)Applicant: CASIO COMPUT CO LTD

(22)Date of filing:

30.09.1986

(72)Inventor: KUROSAWA HIROSHI

# (54) TEXT PROCESSOR WITH TABLE CALCULATION FUNCTION

# (57)Abstract:

PURPOSE: To efficiently perform the preparation of a table, by enabling vertical calculation, or horizontal calculation based on a numeric value array (twodimensional numeric value array) in the table prepared on a text memory to be performed, in a word processor with table preparation function.

CONSTITUTION: An equation required for the vertical calculation or the horizontal calculation is inputted to a memory means 3. In this case, in the equation, the coordinate position data of a table item designated by a designating means 2 other than a various kinds of operators required for calculation are included. By storing a prescribed equation in the memory means 3 in such way, an arithmetic means 4 reads out numeric value data in the table item designated by the coordinate position data in the memory means 3, from the text memory 1, and executes a prescribed vertical calculation, or horizontal calculation, setting the numeric

57 茅楦

value data as a variable. An arithmetic result data obtained by the above operation is written in a prescribed item in the text memory 1. Assuming the same horizontal equation used for a first row is used for the rows behind a second row, by designating only the coordinate position in the table item which outputs an answer corresponding to each row, the horizontal equation behind the second row can be performed similarly by using the equation used in the first row as it is, that is, without changing the content of the calculation procedure memory 20.

### LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

Date of sending the examiner's decision of rejection]

Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration] [Date of final disposal for application]

[Patent number]

		÷	2
			1.
			-
	·		COLON DATE OF THE PROPERTY OF
			e del relacione e como constitui ama

# ⑩ 日本 関 特 許 庁 (J P)

⑪特許出願公開

# ⑫公開特許公報(A)

昭63-85960

101nt\_Cl.4

識別記号

庁内整理番号

❷公開 昭和63年(1988)4月16日

G 06 F 15/20 15/22 301

Y - 7218-5B 7230-5B

審査請求 未請求 発明の数 1 (全8頁)

②特 顧 昭61-230148

@出 類 昭61(1986)9月30日

位発 明 者 黒 澤

宏

東京都西多摩郡羽村町栄町3丁目2番1号 カシオ計算機

株式会社羽村技術センター内

東京都新宿区西新宿2丁目6番1号

①出 類 人 カシオ計算機株式会社

の代 理 人 弁理士 町田 俊正

班 網 書

交明の名称
 変計算数値付き文章処理装置

## 2、特許請求の範囲

文章ノモリ内に背談で選まれた変を作成する作 変数能を備えた文章処理を置において、

 計算機能付き文書処理装数。

#### 3、発明の詳細な説明

#### [産業上の利用分野]

この発明は、ワードプロセッサ等において文章 メモリ上に作成された裏内の数値に基づいた裏計 算が実行可能な裏計算機像付き文章処理装置に関 する。

## [発明の最要]

この発明は文章メモリ内に罫線で開まれた変を 作成可能なワードプロセッサ等において、文章メ モリ内に記述されている姿内の数値(変数)を予 め記述されている所定の計算式に基づいて計算す ることにより、微微気計等の表計算を文章メモリ 内に作成された表に基づいて実行することができ るようにしたものである。

### [従来の技術]

**後来、ワードプロセッサにおいては、任意の大** 

### 特開昭63-85960(2)

きさの表を文章内に作成することができる作表機 個を備えたものが実用化され、これにより光上管 理表や成績表あるいは、見破表等を容易に作成す ることができるようになっている。

### 【発明が解決しようとする調阻点】

しかしながら、この種の作姿級能付きワードプロセッサにおいて、例えば、売上管理表を作成するような場合に、商品別売上合計個数や合計金額あるいは銀売上側数や販売上金額を予め小型電子式計算機等で計算しなければならず、その結果、作表を効率良く行うことができないという欠点があつた。

この発明は上遠した事情を背景になされたもので、その目的とするところは、文章メモリ上に作成された裏内の最優配列(二次元数値配列)に基づいた設計算や複計算が実行可能な設計算機能付き文章処理被数を提供することにある。

く。この状態において、指定手段2は裏内の各変 項目のうち計算対象となる数値が記憶されている 表明目を指定するが、この場合、例えばCRT鵐 前に表示されている表を見ながらカーソルキーを 操作して数値表示位置にカーソルをセットするこ とによって行なわれる。そして、記憶手段3へ座 計算や機計算に必要な計算式を入力する。この場 合、計算式には必要とする各種の簡算子の他。指 定手段2によって指定された表項目の座標位置デ ータが含まれる。このようにして記憶手段3に所 定の計算式を記憶させておくと、預算手段4社。 記憶手段3内の座標位置データで指定された表現 目内の数値データを文章メモリしから読み出して これを変数として所定の設計なや機計なを実行す る。これによって得られた預算結果データは、文 章ノモリ1内の兼定項目内におき込まれる。

#### [実施例]

以下、この発明の一実施例を第2図~第8図に 末す一実施例に基づいて具体的に説明する。な [環題点を解決するための手数]

#### 〔作 用〕

この発明の作用について説明すると、文章メモリ1には野銀で囲まれた変を作成すると共に、この表内に計算対象である最低を二次元配列してお

お、本実施例は作表機能付き日本語ワードプロセッサに適用した例を示している。

#### 

CPU13は予め記憶されているマイクロプロ

# 特開昭 63-85960(3)

グラムにしたがって入力処理、文章作成処理、変示処理、印字処理等を実行すると共に、本実施例にあっては変計算が実行可能となっている。 そして、 CPU13には変計算時における各種の計算モード (産計算モード、複計算モード)を指定するモードレジスを層が設けられている。 また、CPU13にはテキストメモリ (文章メモリ)14が接続され、入力された文章データがユード 化されて書き込まれる。

文なメモリ14はRAM(ランダムアクセスメモリ)によって構成され、CPU13の制御下でデータの書き込み、読み出し動作が制御されると 共に、チキストポインタ15の値にしたがってその書き込みあるいは読み出しアドレスが指定され

預算パッファ16は変計算更行時に計算手順メ モリ20から読み出された計算手順が一次記憶されるもので、この内容は簽算器17に送られてモ ードレジスタ風の内容に応じた表計算が実行される。この簽算部17で算出された發質結果は、

B)を記憶するもので、これらは変計算変行用の 式を入力する場合や変計算変行時に使用され、 CPU13に取り込まれる。

### 

先ず、適常のキー機作手順にしたがって文章メモリ14内に野嬢で開まれた変を作成する。 選えば、第3回に示すような変を文章メモリ14内に野嬢で開まれた変を作成する。 この場合、表を構成する名表項目は成方向に3個を持く各変項目には、上に「10」、「40」下に「20」、「30」、「40」下に「20」、「30」では、上のはく二次元配列された数値(1、1)~(3、は、1)~(3、は、1)~(3、は、1)~(3、は、1)~(3、なが、2、1)として定められている。なが、2、1)として定められている。なが、2、1)として定められている。なが、2、1)として定められている。なが、2、1)として定められている。なが、2、1)として定められている。なが、2、1)として定められている。

次に、上述のようにして文章メモリ 14 内に作 成された裏に基いた実計算を実行する場合につい CPU13に取り込まれ、文章メモリ14に書き込まれる。

表示部18は例えばCRT表示模型によって機 成され、CPU13から出力された表示用データ が表示制導節19で表示態整個号に変換されるこ とにより1両面分のデータを表示する。

計算年期メモリ20は要計算実行用の計算手順を記憶するもので、計算手順として定義できるのは、機計算、機計算である。また、協力位置メモリ21は、変計算の結果を表のどの位置に無力位置を記憶するもので、この出力位置を記憶するもので、この出力位置メモリ20に書き込まれる計算手載や出力位置メモリ21に書き込まれるもかなる。なお、計算手載や出力位置メモリ21に書き込まれるもかで、これらの内容は要計算実行時に、CPU13に取り込まれ、演算バッファ18にセットされ

・ 座倒メモリ22は文章メモリ14の各種の座標 位置データ(x a 、 y a )、(a、 b)、(A、

て汲明する。

第4回は維計算キーRCを操作したときに実行 関始されるフローチャートである。文章メモリ 14内に作成した変を表示 21名に表示させた状態において、カーソルキーKEを操作してカーソ ルを移動し表の基準位置(第3回中左上線位置) にセットする。そして、実行キーKCを操作する と、その座標位置(4、2)が座標メモリ22に 基準位置座標(2、、y。)として伝送記憶される(ステップSI、S2)。

このようにして妻の基準底標を入力したら、次に表計算を行う為の式を入力する。すると、ステップS3ではカーソルキーKE、数字キーKA、ファンクションキーKDの操作に伴って入力された式を計算手順メモリ20ド書き込む式入力処理が実行される。

がも図はこの成入力処理の具体的内容を説明する為のフローチャートである。先ず、ステップS 3-1では式入力の為に操作されるキーの入力待 ち状態となる。いま、文章メモリ14内の表項目

# 特開昭63-85960(4)

に記入されている数値を変数とする機計算式 A+2×B=

A:表項目(1、1)内の数値 B:表項目(1、2)内の数値 を入力するものとする。

2 では前回数字が入力されたと科密されるので、 入力されたファンクションコードが計算手順メモリ20の次アドレス領域に書き込まれる(第7 関係)。 したがって、ファンクションキーKDが後作された場合に、前回入力されたデータが数字であれば、上述のようなカーソル座標(a、b)の書き込みは行なわれず、入力されたファンクションコード「X」がそのまま計算手順メモリ20に書き込まれる。

次に、カーソルキーK E を操作して変数 B となる数値「40」の一部、併えば上位桁 f 4」にカーソルをセットする。すると、カーソル座標(a、b)は、(10、3)となる(ステップ S 3 - 5)。 その後、イコールコード「=」を入力すると、ステップ S 3 - 2 からステップ S 3 - 4 に進み、カーソル座標(10、3)が計算手順メモリ 20 に消き込まれたのち、入力されたイコールコード「=」が計算手順メモリ 20 の次アドレスに進き込まれる(第7 図 4 照)。

このようにして孫望の式を入力し終ったち、汉

そして、定数「2」を入力する為に、数字キー KAを操作すると、ステップS3-6に進み、入 力された数字コードが計算手順人モリ20の次ア ドレス領域に割き込まれる(第7個参照)。

扱いでファンクションキーKDを操作して資算 子「X」を入力する。この場合、ステップS3-

しかして、次のステップS 8 では機計算を実行関策する為に、先ず、計算手間メモリ20の先頭アドレス領域内のデータが読み出される。ここで、第7回の例では、計算手間メモリ20から座標データ(6、3)が読み出される。しかして、ステップS 7に進み、計算手間メモリ20から読み出したデータに応じた前質製度が実行されたの

# 特別昭63-85960(5)

から順次書き込まれる(ステップラフー3)。こ

こで、該当変項目から全てのデータを終み出す場

合には、次の加くして行なわれる。例えば、第3

図に示すように文章メモリ14の裏内において、

カーソル座標(6、3)を含む位置にある裏項目 内の表値変数「10」を取り出す場合、カーソル

**上根(6、3)から左方冉の昇雄コードがサーチ** 

されるまでテキストポインタ15のX底礎を

『1』ずつ演算し、そして、耳鎖コードが検索さ

れると、今夜はテキズトポインタ15の又座標を

「1」ずつ無償して不能機を右方向へ移動させて ゆきデータの先頭を基つける。そして、データの

先頭が使し出されると、その先頭から1桁ずつ右 方向へ移動しながらデータを順次取り出してゆ

さ、次の昇級コードが来るまで右方向への移動を

旅行する。これによって1項目内に記録されてい

る全てのデータをその免謝から顧番に取り出すこ

ち、ステップSSに戻り、計算手順メモリ20に 設定されている式の演算処理が全て終るまで上述 の動作が繰り置される。

許6日は、許4日で示した物質処理(ステップ S 7) の具体的内容を示したフローチャートであ る。このフローに入ると、計算手順メモリ20か ら読み出したデータに応じた姿質処理に進むが、 いま、第7翼の例では計算手順メモリ20から座 世データ(6、3)が読み出されるので、ステッ プ57~1に進み、この底間データを座根メモリ 22内の座標(a、 b)としてセットする。そし て、カーソルが座標(a、B)位置へ自動的に移 数される(ステップS7-2)。この場合、某座 標点は計算手順メモリ20から読み出された末落 徴(6)、 Y座級Bは出力位置のY座屋(3)で あるから座標(a、B)は(8、3)となり、こ の場合においては、計算手順メモリ20から読み 出された底域と同様となる。その後、カーソル座 機(w、B)を含む位置にある波項目内のデータ が全て読み出されて設算パッファ18の先額位置

とができる。その結果、上述の式入力処理時において、波引日内のデータ配値倒域、つまりその先 関から最後の位置までを指定しなくとも、そのステップ37-1~37-3の実行に移る。その 結果、上述と同様に、文章メモリ14の執当とれて終 はパッファ16に取り込まれる。

最後に、計算手順メモリ20から「=」コード が読み出されると、ステップ57−5に進み、演算パッファ16の内容に基づいた簡単が実行される。四ち、

 $10 + 2 \times 40 = 90$ 

の計算が行なわれる。そして、この被算数果は、 座標メモリ22から座標(A、B)を認み出して 文章メモリ14の対応表項目内に書き込まれる。 即ち、座標(A、B)は、いまの場合(13、 3)で、この座標を含む表項目(1、3)内に、 その経標位置から順に确算額果「90」が書き込まれる。

このように「=」コードの検出に伴って計算手 肌メモリ20に予め設定した式に名じた複計算が 実行され、その答が文章メモリ16の指定位置に おき込まれるが、その後、計算手順メモリ20の

データ内の一部を指定しておくだけで、変計算処理にその表項目内のデータ全てを取り出すことができる。このようにして文章メモリ14から取り出された1変項目内の数値変数は、深算パッファ18に伝送される。

そして、第4 図のステップ S 8 に戻り、出力を設
として、第4 図のステップ S 8 に戻り、出力を設
として、第4 図のステップ S 8 に戻りのデータが設
み出されるが、第7 図の例ではファンクションコー
において、次にステップ S 7 ー 4 に返み、計算コー
において、次にステップ L で、次になり、計算コー
において、次にステップ L で、が設・コーチー
に対け 手間 メモリ 2 0 から数字 コード が表
れ、数字コードがそのまし、次に、計算手順メモリ 2 0
からファンクションコード 「×」が設み出
になり、ファ 1 6 に取り込まれる。

そして、次のタイミングでは計算手順メモリ 20から密切データ(10、3)が終み出され、

### 特開昭63-85960(6)

次アドレス領域にはコードが配位されていないので、次に、第4回ステップS3に戻り、次の行に 対して機計算を行う為の式入力可能状態となる。

いま、節3回に示す2行目の場計算を行う場合。その計算式が、数値変数を除ぎ第1行目のそれと変わりがないときには、その額算数要を出力する裏の出力位置だけを指定すると、第2行目の機計算についても第1行目の式(第7回)が自動的に選択され、その結果(答)が指定出力位置に借き込まれるようになる。

即ち、カーソルキーKBを操作して第2行目の 調計算で得られた計算結果を出力する為の表の出 力位置へカーソルを移動させる。いま、表現項目 (2、3)内の座標位置(13、5)にカーソル をセットすると、それに応じて第5 図ステップ S3-5ではカーソル座標(a、b)が更新され で(13、5)となる。そして、実行キーKCを 操作すると、ステップS4に進み、カーソル座標 (13、5)が出力位置メモリ21に伝送記憶 される(第8 図参照)。また、カーソル座標

され (ステップ S 7 - 1、 S 7 - 2)、 これによって指定された表項目 (2、 2) から項目データ (30) が疑み出されて複算パッファ 1 6 に 転送される。 そして、 「=」 のコード検出に作って複算パッファ 1 8 にセットされた式に応じた計算処理が実行される (ステップ S 7 - 5)。 即ち、

2 0 + 2 × 3 0 = 8 0

の計算が行なわれ、この計算結果が座標(13、 5)に対き込まれる。

このように、第1行目の機計算式が表明目(1.1)+2×表明目(1.2)→表明目(1.2)→表明目(1.4)である場合において、2行目以降も阿はの式を用いた機計算を行うものとすると、各行に対応してその等を出力させる表明目内の廃機を設定するだけで、第1行目で採用した式を内容を変更せずにそのまま使用して第2行目以外の検針質も阿様に行うことができる。したがって、表明目(2.4)、(5.4)内の座標を指定するだけで、

(13、5)は座標メモリ22に計算結果の出力 位置座標(A、B)として伝送される(ステップ S5)。そして、ステップS8、S7に進み、粥 2 行目に対しての機計算が実行される。この場 合、先ず、計算手順メモリ20から座標データ (6.3)が読み出される(ステップS7~ 1)。 そして、次のステップS7-2ではカーツ ル座標(a.B)の位置に移動される。ここで、 X 座標をは計算手順メモリ20から袋み出された X底板(6)、Y座板B社今回指定された出力位 畳のY座標(5)であるから表項目(2、1)の 座標位置(6.5)にカーソルが移動される。こ れによって、次のステップS7-3でこの施設を 合む項目データ「20」が読み出されて設なバッ ファ16に伝送される。以下、上述の第1行日の 横計算と同様に、計算手順メモリ20から設算子 「+」、定数「2」、放算子「X」が期次読み出 されて演算パッファ18に伝送される。そして次 に、計算手順メモリ20から座標データ(10、 3) が読み出されてこの値が(10、5) に変換

表項目(2、1)+2×表項目(2、2)→表項目(2、4)

表項目(3、1) ÷ 2×表項目(3、2) →表項目(3、4)

表項目(5、1)+2×表項目(5、2)→表 項目(5、4)

の計算が実行される。

このように第1行目で採用した式をそのまま第 2行目以降にも連続的に使用することができるので、利一式の計算が行方向に連続する機計算においては、式入力操作の策略化を図ることができるとれに、メモリの節約ともなり、有効であるまた、上述の例のように、第4行を飛ばして第5行目を指定することもでき、指定データの連続性には使存しない。

しかして、解除キーRHが操作されると、ステープ S 3 でそのことが検出されてこの検計算フローから抜け、横計算モードが解除される。

一方、避計算も複計算と略同様に実行されるので、その説明を省略するが、盗計算については積

# 特開昭63-85960(7)

計算の場合に比べて単に初定の方向が上下と左右 との違いだけであり、また、最計算についても模 計算と同様に四周執算子や定数を任意に入力する ことにより所選の式に基づいた計算を実行させる ことができる。

なお、上記実施例は、四層演算について製明したが、関数計算等であってもよい。

#### [発明の知果]

この発明は以上詳細に説明したように、文章メモリ内に昇級で関まれた変を作成可能なワードプロセッサ等において、文章メモリ内に記憶されている所定の計算式に基づいて計算するようにしたから、要模象計等の要計算を文章メモリ内に作成された変に基づいて計算することができ、極めて便利な実用性の高いものとなる。

### 4、園園の雛単な説明

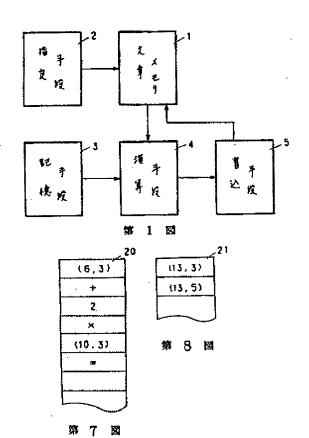
第1図はとの是明の機能プロック図、第2図~

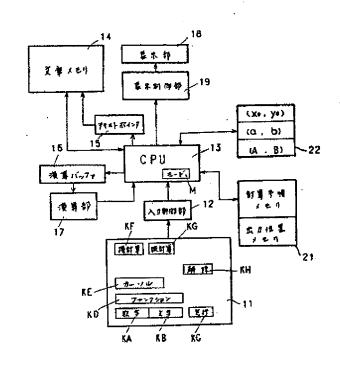
第8図はこの発明の一定施例を示し、第2図はこの発明の一定施例を示し、第2図は本 の発明が適用した日本語ワードプロセッサの基本 的なプロック回路関、第3関は第2図で示した図、第4 図は横計算を行う場合のフローチャート、第5図は第4図で示した式入力処理の具体的内容を製明 する為のフローチャート、第6図は第4図で示した 次算処理の具体的内容を製明する為のプロー 大中一ト、第7図は計算チェリ20の記憶状態 である。

1 1 ……入力年、1 3 …… C P U、1 4 …… 文章メモリ、1 6 …… 資質パッファ、1 7 …… 資質器、2 0 ……計算手順メモリ、2 1 ……出力 位置メモリ。

券 許 出 顧 人 カシオ計算機株式会社

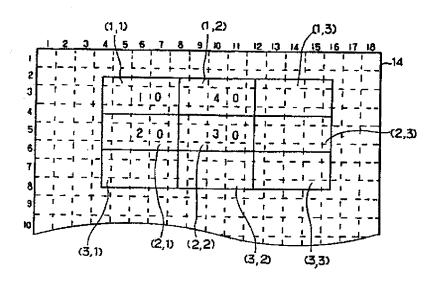
代理人 弁理士 町 田 後 正





第 2 図

# 特開昭63-85960(8)



第 3 図

